

# Simulador de CPU - Arquitetura e Organização de Computadores

Este projeto visa implementar um simulador de uma CPU baseada na arquitetura de von Neumann, a fim de melhor compreender o funcionamento interno de um processador. O simulador executa programas escritos em um formato binário simples, o ciclo da Máquina de Von Neumann que pode ser descrito nas operações: busca, decodifica e executa. Ao final de cada ciclo, o estado da CPU e da memória são exibido no terminal, aguardando que o usuário pressione uma tecla para prosseguir.

---

## Como Compilar e Executar

O projeto é composto por múltiplos arquivos `.c`, incluindo o programa principal e a biblioteca auxiliar `assembler.c`. Para compilar corretamente, é necessário incluir todos eles na linha de compilação.

### Compilação

Se estiver usando GCC no terminal:

```
gcc neumannMachine.c assembler.c -o cpu_simulador
```

Isso criará o executável chamado `cpu_simulador`.

---

## Como Executar

Você pode informar o arquivo de entrada (programa `.txt` com o código a ser carregado) de duas maneiras:

### 1. Passando o nome do arquivo via linha de comando:

```
./cpu_simulador nome_do_programa.txt
```

Substitua `nome_do_programa.txt` pelo nome real do seu arquivo de programa.

---

### 2. Digitando o nome do arquivo durante a execução:

Se você rodar apenas:

```
./cpu_simulador
```

O programa vai solicitar o nome do arquivo:

```
Please type the name of the .txt file:
```

Basta digitar o nome (exemplo: `programa1.txt`) e pressionar Enter.

---

## Exemplo Completo de Uso

```
gcc neumannMachine.c assembler.c -o cpu_simulador
./cpu_simulador programa1.txt
```

Ou:

```
gcc neumannMachine.c assembler.c -o cpu_simulador  
./cpu_simulador
```

(e quando o programa perguntar, digite o nome do arquivo de texto com o código da CPU)

---

## Arquitetura da CPU Simulada

### Registadores Arquiteturais

- MBR (Memory Buffer Register)  
Armazena dados sendo lidos ou escritos na memória.  
Tipo: `unsigned int` (32 bits)
- MAR (Memory Address Register)  
Guarda o endereço de memória a ser acessado.  
Tipo: `unsigned short int` (16 bits)
- IR (Instruction Register)  
Armazena o opcode da instrução atual.  
Tipo: `unsigned char` (8 bits)
- R00 e R01 (Register Operand 0 e 1)  
Índices dos registradores utilizados pela instrução.  
Tipo: `unsigned char` (8 bits)
- IMM (Immediate)  
Valor imediato para instruções do tipo imediato.  
Tipo: `unsigned short int` (16 bits)
- PC (Program Counter)  
Endereço da próxima instrução a ser buscada na memória.  
Tipo: `unsigned short int` (16 bits)
- E, L, G (Flags)
  - o E (Equal) → 1 se os operandos forem iguais.
  - o L (Lower) → 1 se o primeiro operando for menor.
  - o G (Greater) → 1 se o primeiro operando for maior.  
Tipo: `unsigned char` (8 bits) cada
- Reg[4] (Registadores de Propósito Geral)  
Quatro registradores de uso geral: R0, R1, R2 e R3.  
Tipo: `unsigned short int reg[4]` (16 bits cada)

### Memória

- Vetor de 154 posições, com 8 bits cada (1 byte).  
Tipo: `unsigned char memory[154]`

---

## Funcionamento do Simulador

O simulador executa as seguintes etapas para cada ciclo de máquina:

1. Busca  
Busca a instrução na memória no endereço indicado por PC, carrega a palavra de instrução no MBR e extrai o opcode da instrução para o IR.
2. Decodificação  
Decodifica o opcode (IR) e identifica os operandos (RO0, RO1), imediatos (IMM) e endereços (MAR) serão usados.
3. Execute (Execução)  
Executa a operação correspondente, atualizando o conteúdo dos registradores de propósito geral, da memória ou do PC.

Após cada execução, o estado atual da CPU e da memória é exibido no terminal.

---

## Funções Principais

- `main()`  
Gerencia o ciclo de execução da CPU e permite reinicializar o programa após a execução.
  - `fetch()`  
Realiza a busca da próxima instrução na memória e carrega no MBR e IR.
  - `decode()`  
Decodifica o conteúdo do MBR e extrai os operandos, imediatos ou endereços.
  - `execute()`  
Executa a operação de acordo com o opcode (IR).
  - `getSourceFile()`  
Lê o código fonte para exibição da linha correspondente no ciclo.
  - `getInstruction()` Identifica qual é a linha do código fonte correspondente ao estado atual da cpu.
  - `displayCPUStatus()`  
Exibe os valores atuais dos registradores e da memória.
- 

## Biblioteca `assembler.h`

Responsável por realizar a montagem (assembly) do código-fonte escrito em linguagem de montagem (assembly-like) para a linguagem de máquina simulada. Esta biblioteca é utilizada pelo programa principal para carregar o conteúdo binário (as instruções e dados) na memória da CPU simulada.

## Funções principais da `assembler.h`:

- \* `LoadProgram(char *filename, unsigned char *memory)` Lê um arquivo de texto contendo o programa em linguagem assembly e traduz cada linha para sua representação binária, armazenando diretamente na memória simulada.
- \* `getOpcode(char *mnemonic)` Faz a tradução de um mnemônico textual (exemplo: "`ld`", "`add`", "`jmp`", etc.) para o valor numérico correspondente ao opcode da arquitetura simulada.

## Tratamento de erros

A biblioteca possui verificações para:

- \* Sintaxe incorreta;
- \* Tipos inválidos (exemplo: linhas que não são nem dado "`d`" nem instrução "`i`");
- \* Instruções desconhecidas (mnemônicos não reconhecidos);

Em caso de erro, o programa exibe mensagens informativas indicando a linha onde o problema ocorreu e sugere ao usuário verificar a documentação da linguagem para obter mais informações.

---

## Conjunto de Instruções Suportadas

Mnemonic	Opcode (Binary)	Description
<code>hlt</code>	<code>00000</code>	HALT: Stops the processor. No register is modified. Used at end of program.
<code>nop</code>	<code>00001</code>	NO OPERATION: Increments PC. No other changes.
<code>ldr rX, rY</code>	<code>00010</code>	LOAD VIA REGISTER: $rX = rY$
<code>str rX, rY</code>	<code>00011</code>	STORE VIA REGISTER: $rY = rX$
<code>add rX, rY</code>	<code>00100</code>	ADD REGISTER: $rX = rX + rY$
<code>sub rX, rY</code>	<code>00101</code>	SUBTRACT REGISTER: $rX = rX - rY$
<code>mul rX, rY</code>	<code>00110</code>	MULTIPLY REGISTER: $rX = rX * rY$
<code>div rX, rY</code>	<code>00111</code>	DIVIDE REGISTER: $rX = rX / rY$
<code>cmp rX, rY</code>	<code>01000</code>	COMPARE REGISTER: Sets flags E, L, G based on comparison between $rX$ and $rY$ .
<code>movr rX, rY</code>	<code>01001</code>	MOVE REGISTER: $rX = rY$
<code>and rX, rY</code>	<code>01010</code>	LOGICAL AND: $rX = rX \& rY$
<code>or rX, rY</code>	<code>01011</code>	LOGICAL OR: $rX = rX \mid rY$
<code>xor rX, rY</code>	<code>01100</code>	LOGICAL XOR: $rX = rX \wedge rY$

not rX	01101	LOGICAL NOT: $rX = !rX$
j e Z	01110	JUMP IF EQUAL: If $E == 1$ , sets $PC = Z$ .
j ne Z	01111	JUMP IF NOT EQUAL: If $E == 0$ , sets $PC = Z$ .
j l Z	10000	JUMP IF LOWER: If $L == 1$ , sets $PC = Z$ .
j le Z	10001	JUMP IF LOWER OR EQUAL: If $E == 1$ or $L == 1$ , sets $PC = Z$ .
j g Z	10010	JUMP IF GREATER: If $G == 1$ , sets $PC = Z$ .
j ge Z	10011	JUMP IF GREATER OR EQUAL: If $E == 1$ or $G == 1$ , sets $PC = Z$ .
j mp Z	10100	UNCONDITIONAL JUMP: Sets $PC = Z$ .
ld rX, Z	10101	LOAD FROM MEMORY: Loads 16-bit word from memory address $Z$ into $rX$ .
st rX, Z	10110	STORE TO MEMORY: Stores 16-bit value from $rX$ to memory address $Z$ .
movi rX, IMM	10111	MOVE IMMEDIATE: $rX = IMM$ .
addi rX, IMM	11000	ADD IMMEDIATE: $rX = rX + IMM$ .
subi rX, IMM	11001	SUBTRACT IMMEDIATE: $rX = rX - IMM$ .
mul i rX, IMM	11010	MULTIPLY IMMEDIATE: $rX = rX * IMM$ .
divi rX, IMM	11011	DIVIDE IMMEDIATE: $rX = rX / IMM$ .
lsh rX, IMM	11100	LEFT SHIFT: Shifts $rX$ left by $IMM$ bits.
rsh rX, IMM	11101	RIGHT SHIFT: Shifts $rX$ right by $IMM$ bits.

## Controle

- **hlt** → Finaliza a execução.
- **nop** → Sem operação.
- **j e, j ne, j l, j le, j g, j ge, j mp** → Instruções de salto.

## Aritméticas

- **add, sub, mul, div** → Operações entre registradores.
- **addi, subi, mul i, div i** → Operações com valores imediatos.

## Lógicas

- **and, or, xor, not**

## Transferência

- `ldr, str` → Acesso via registrador.
- `ld, st` → Acesso via endereço de memória.
- `movr, movi` → Movimentação entre registradores ou com imediato.

## Comparação

- `cmp` → Compara dois registradores e atualiza as flags E, L e G.

## Deslocamento de bits

- `lsh` → Deslocamento à esquerda.
- `rsh` → Deslocamento à direita.

## Creditos

Este projeto foi desenvolvido para a disciplina de Arquitetura e Organização de Computadores I do curso de Bacharelado em Ciências da Computação do Instituto Federal de Educação, Ciência e Tecnologia de Goiás - Campus Anápolis. Projeto idealizado Prof. Dr. Eng. Hugo Vinícius Leão e Silva e desenvolvido pelas alunas [Karolayne Amáble Brito Borges](#) e [Ana Laura Machado Pereira](#).